# lab5 实验报告

## 一、设计思路

本实验的任务为读代码与翻译,源代码如下:

```
int judge(int r0) {
    int i = 2;
    r1 = 1;
    while (i * i <= r0) {
        if (r0 % i == 0) {
            r1 = 0;
            break;
        }
        i++;
    }
    return r1;
}</pre>
```

判断输入的R0是否为质数,要求翻译成如下框架的汇编语言

```
ORIG x3000
...; TO BE DONE
HALT
JUDGE ...; TO BE DONE
...; TO BE DONE
RET
...; TO BE DONE
.END
```

### step1: 依据该框架对c++进行拆分

在第一个TO BE DONE之前完成一系列初始化问题,对应源代码中的

```
int i = 2;
    r1 = 1;
```

在JUDGE一行,即第二个TO BE DONE进行跳转,跳转到另一个子程序,即第四个TO BE DONE执行以下代码功能以下代码

```
i * i <= r0
```

在第三个TO BE DONE 模块对应如下代码

```
if (r0 % i == 0)
{
    r1 = 0;
    break;
}
```

#### step2: 进行关键语句翻译

该程序中有两句翻译比较麻烦,即

```
while(i * i <= r0)
```

```
if (r0 % i == 0)
```

a) 对于第一个语句处理办法如下

由于i的增长是通过i++实现的,而(i+1)\*(i+1)与i\*i有如下关系

$$(\,i+1)\ *\ (\,i+1)\ = i*i+2*\ (\,i+1)\ -1$$

可以用R4 保存每次i \* i的结果,下一个循环求(i + 1)(i + 1)可以用R4 + 2i -1实现。另外R4初始化为1。

b) 对于第二个语句

通过-R0与i的不断相加来实现,对每次最后的结果进行判断,如果小于0继续减,大于0说明余数不为0,跳转;等于0满足条件,结束子程序。

#### step3: 全部翻译

翻译代码在下面。

#### 二、实现代码

```
.ORIG x3000
       ADD R1 R1 #1;
       ADD R2 R2 #2;
       NOT R3 R0;
       ADD R3 R3 #1;R3 <= -R0
        ADD R4 R4 #1;
        ST R3 NUM;
        JSR JUDGE;
       HALT
JUDGE BR JUDGE2
label1 ADD R3 R3 R2;
        BRn label1;
        BRp label2;
        BRz label3;
label2 ADD R2 R2 #1;
        BR JUDGE;
label3 AND R1 R1 #0;
label4 RET
JUDGE2 LD R3 NUM;
       ADD R4 R4 R2;
        ADD R4 R4 R2;
        ADD R4 R4 #-1;更新i * i;
        ADD R4 R4 R3;
        BRp label4;
```

```
LD R3 NUM;
BR label1
;
NUM .BLKW #1
.END
```

## 三、性能统计

- 代码行数为26行;
- 平均执行指令数取决于RO, 下面给出一组测试数据
- 2, 3, 4, 7, 456, 993, 997, 1569, 9293, 121, 9339, 1437 平均执行指令为4200条。